数理解析研究所講究録
480巻 1983年 53-63

Reflection Principles via Filter Quantifier

神戸大学教養部 角田 譲 (Yuzuru Kakuda)

Reflection Principle は the universe V を集合で, approximation するという原理である。formal には, 次の scheme で表現できる:

(1) $$(\exists u)(u \text{ is transitive} \wedge (\forall \vec{x} \in u)(\bigwedge_{k=1}^{\ell} (\varphi_k \longleftrightarrow \varphi_k^{(u)})))$$

, 但しここで各 φ_k に現れる free variable は $\vec{x}$ の中にあるとする.

この Reflection Principle は, [1] (or [2]) で明らかにされたように, "almost all quantifier" aa (i.e. a filter quantifier with the axiom of diagonal intersections) で表現できる。一方, AC (実際には, DC で充分) を仮定すれば, ZFC において次の形の Reflection Principle が証明でき得る:

(2) $$(\forall s)(\exists t)(s \subseteq t \wedge (\forall \vec{x} \in t) \bigwedge_{k=1}^{\ell} (\varphi_k \longleftrightarrow \varphi_k^{(t)}))$$

, 但し, ここで各 φ_k に現れる free variable は $\vec{x}$ に現れるとして, variables s, t は countable sets を動くものとする.

(2) を (1) の形に書く時，次の定義が必要である：

<u>Def. 1.</u>　s を countable set とする．s が countably transitive であるとは，

$$(\forall t)(t \in s \wedge \bar{\bar{t}} \leq \aleph_0 \rightarrow t \subseteq s).$$

を意味する．

(2) は，次の形の Reflection Principle と ZF において，同値である：

(3)　$(\forall s)(s$ is countably transitive

$$\wedge \ (\forall \vec{x} \in s) \bigwedge_{k=1}^{\ell} (\varphi_k \leftrightarrow \varphi_k^{(s)}))$$

（free variable の条件は，(1), (2) に同じである）

(1) が，"for almost all sets" quantifier に，関連しているという事実から，我々は，(3) が "for almost all countable sets" なる quantifier と関連がある事を予測できる。その方向で，quantifier "aa" の集合論での意味を探るのが，目的である．

§1.

この節においては，後の応用の為できる限り一般的に，aa を持つ language の理論を展開しておく。この節において，$\mathcal{L}_U$ は predicate symbols U, $\in$ （U は 1-ary, $\in$ は 2-ary）を持つ first-order language とする．(但し，$\mathcal{L}_U$ は他の symbols を含んでも良い）．

$U(x)$ の時，x を U-set という事にして，$s, t, s', t', \cdots$ 等は，U-sets を走る variables とする．

1.1. Definition (a) UB_U は $\mathcal{L}_U(aa)$ で formulate された theory で，次の axioms を持つものとする：

(Ax. 0) 通常の first-order logic axiom schemes，（equality axioms を含む）．

(Ax. 1) $(aax)\varphi(x) \longleftrightarrow (aay)\varphi(y)$，$\varphi(x)$ は $\mathcal{L}_U(aa)$ の formula で y は $\varphi(x)$ に現れないとする．

(Ax. 2) $(\forall x)(\varphi \to \psi) \to ((aax)\varphi \to (aax)\psi)$，

(Ax. 3) $(aax)\varphi \wedge (aax)\psi \to (aax)(\varphi \wedge \psi)$，

(Ax. 4) $(aax)(x$ is a U-set$)$，

(Ax. 5) $\neg(aax)(x \neq x)$，

(Ax. 6) $(\forall x)(aay)(x \in y)$，

(Ax. 7) $(\forall x \in s)(aay)\varphi \longrightarrow (aay)(\forall x \in s)\varphi$．

(b) ST_U は $\mathcal{L}_U(aa)$ で formulate された theory で axioms は (Ax. 0) から (Ax. 6) に次の axioms を付け加えたものである：

(Ax. 8) $(\forall s)(aax)(s \subseteq x)$，

(Ax. 9) $(\forall x)(aay)\varphi \longrightarrow (aay)(\forall x \in y)\varphi$．

Remark. UB_U, ST_U の inference rules は共に、Modus Ponens と generalization である。

1.2. Definition (a) U-Pair, U-Union, U-Collection でそれぞれ次を表わすものとする：

U-Pair : $(\forall x)(\forall y)(\exists s)(x \in s \wedge y \in s)$,

U-Union : $(\forall s)(\exists t)(\forall s' \in s)(s' \subseteq t)$,

U-Collection : $(\forall x \in s)(\exists y)\varphi \rightarrow (\exists t)(\forall x \in s)(\exists y \in t)\varphi$,

ここで φ は t を free variable として持たない formula である

(b) 集合 x が U-transitive であるとは、x が U-set でかつ $(\forall s \in x)(s \subseteq x)$ が成立する事である。

(c) RF_U で、次の reflection scheme を意味するものとする：$(\exists s)(s$ is U-transitive

$$\wedge (\forall \vec{x} \in s) \bigwedge_{k=1}^{l} (\varphi_k \longleftrightarrow \varphi_k^{(s)}))$$

ここで、各 φ_k は $\mathcal{L}_U$ の formula で、含まれる free variables は、$\vec{x}$ に現れるものとする。

Remark. $(\forall x)(U(x) \longleftrightarrow x = x)$ を axiom に付け加えた場合（あるいは $U(x)$ が predicate $x = x$ を意味する場合）、UB_U, ST_U は [ ] の UB, ST と一致する。）

1.3. Lemma (a) U-pair, U-Union, U-Collection (ranging over all formulas in $\mathcal{L}_U(aa)$) は UB_U において証明可能である。

(b) UB_U の first-order part は U-Pair, U-Union, U-Collection を axioms として持つ first-order theory と一致する。

(c) ST_U は UB_U の extension である。

(d) ST_U の first-order part は RF_U を axioms として持つ $\mathcal{L}_U$ の上の first-order theory と一致する。

§2.

この節においては $\mathcal{L}_U$ は ZF の language に unary predicate symbol U を付け加えてできる language である。全ての theorems は、ZF relative to $\mathcal{L}_U$ (即ち、Separation 及び Collection Scheme は $\mathcal{L}_U$ の formula 全てを動く)。さらに、U は、$\subseteq$ に関して hereditary とする、即ち、

$$(\forall x)(\forall y)(x \text{ is a } U\text{-set and } y \subseteq x \rightarrow y \text{ is a } U\text{-set}).$$

2.1. Definition. A を set とする。$\mathcal{P}_U(A)$ で、次の集

合を意味する：$\{p : p \subseteq A \text{ and } p \text{ is a } U\text{-set}\}$.

$\mathcal{P}_U(A)$ の subset X が unbounded であるとは,

$$(\forall p \in \mathcal{P}_U(A))(\exists q \in X)(p \subseteq q)$$

が成立する事を意味する. X が closed であるとは, X の全ての non-empty subset D で $\subseteq$ で directed されているもので $q = \bigcup D \in \mathcal{P}_U(A)$ となっている時, $q \in X$ が成立する事をいう。

2.2. Definition (a) U- Closure Principle とは, 次を意味するものとする：

S を non-empty set, R を ~~S 上の~~ binary relation で次の条件を満足しているものとする：任意の有限列 $\langle x_i \mid i<n \rangle$ (from S) に対してある $x \in S$ が存在して, $\langle x_i \mid i<n \rangle R x$ となる。その時, $t \subseteq S$ なる任意の U-set t に対して $t \subseteq s \subseteq S$ なる U-set s が存在して, s からの有限列 $\langle x_i \mid i<n \rangle$ (任意) に対して $x \in s$ で

$\langle x_i \mid i<n \rangle R x$ なるものが存在する.

(b) The weak form of U- closure Principle とは, 次を意味する：

S を non-empty set, R を ternary relation on S で $(\forall x \in S)(\exists y \in S)(\exists z \in S) R(x y z)$ を満足しているものとする. その時, non-empty U-set s, $s \subseteq S$ で

次の条件を満足するものが存在する：

$$(\forall x \in s)(\exists y \in s)(\exists z \in s)\, R(x\,y\,z).$$

2.3. Definition. $\mho$-set に対する Reflection Principle とは次の scheme を意味する：

$$(\forall t)(\exists s)\left(t \subseteq s \wedge (\forall \vec{x} \in s) \bigwedge_{k=1}^{\ell} (\varphi_k \longleftrightarrow \varphi_k^{(s)})\right),$$

ここで、各 φ_k は free variables が $\vec{x}$ の中に現われる formula とする。

2.4. Lemma. $\mho$-Pair, $\mho$-Union を仮定する。その時，次の事はそれぞれ同値となる：

(i) $\mho$-Collection, the weak form of $\mho$-Closure Principle;

(ii) 各集合 A に対して，closed unbounded subsets of $P_{\mho}(A)$ の collection が diagonal intersection に対して閉じている；

(iii) $\mho$-Closure Principle;

(iv) $\mathfrak{A}$ を non-logical symbols の集合全体が $\mho$-set になる language の structure とする。その時，$\mathfrak{A}$ の universe A の $\mho$-set subset C に対して universe B が C を含む $\mathfrak{A}$ の elementary substructure がて B が $\mho$-set

なる γ の が存在する;

(v) $\mho$-set に関する Reflection Principle.

2.5. Lemma 次のものは equivalent である。

(i) $\mho$-Pair, $\mho$-Union, $\mho$-Closure Principle;

(ii) $RF_{\mho}$.

§3.

$\mathcal{L}_{\mho}$ に関しては, §2 と同じ仮定を置くものとする.

3.1. Definition. (a) $\mho B_{\mho}$ に, ZF (relative to $\mathcal{L}_{\mho}(aa)$) の axioms を付け加えてできる $\mathcal{L}_{\mho}(aa)$ の上の theory を $ZF_{\mho}^{\mho B}$ で示す。

(b) $ZF_{\mho}(aa)$ は, ZF (relative to $\mathcal{L}_{\mho}(aa)$ + $ST_{\mho}$ による $\mathcal{L}_{\mho}(aa)$ の theory を意味するものとする。

(c) $ZF_{\mho}^{\varpi^+}(aa)$ を Collection Scheme を $\mathcal{L}$ に制限して $ZF_{\mho}(aa)$ から得られる $\mathcal{L}_{\mho}(aa)$ の上の theory とする。

(d) $ZF_{\mho}^{\varpi}(aa)$ を Separation Scheme を $\mathcal{L}$ に制限して $ZF_{\mho}^{\varpi^+}(aa)$ から得られる $\mathcal{L}_{\mho}(aa)$ の上の theory とする.

Case I. "$U(x) \longleftrightarrow x$ is countable" で $U(x)$ が define される predicate である場合：

ZF_U^{UB}, $ZF_U(aa)$, ... をそれぞれこの場合, $ZF_{\aleph_1}^{UB}$, $ZF_{\aleph_1}(aa)$, ... で示す.

§2 の結果より次の事がいえる.

3.2. Proposition. (a) $ZF_{\aleph_1}^{UB}$ は, $ZF + AC_\omega$ の conservative extension となる, 但し, AC_ω は, the axiom of choice for countable sets を意味する.

(b) $ZF_{\aleph_1}^{W}(aa)$ は. $ZF + DC$ の conservative extension である.

(c) $ZF_{\aleph_1}^{W^+}(aa)$ は $ZF + FL_{\aleph_1}$ の conservative extension である. 但し, $FL_{\aleph_1}$ は, non-empty set x に対して, $P_{\omega_1}(x)$ は fine normal filter をもつ.

Remark. $ZF_{\aleph_1}(aa)$ は. $ZF(aa)$ が, 強い theory である様に. $ZF + DC$ に対して本質的な強さをもつ。

Problem. $DC \not\rightarrow FL_{\aleph_1}$ を証明せよ。($DC \rightarrow FL_{\aleph_1}$ は不可能と思える)

Case II. κを infinite cardinal とする時,

$$\text{“}\mho(x) \longleftrightarrow \bar{\bar{x}} < \kappa\text{”}$$

が成立する時 //

この場合, ACを仮定すると, $ZF_\kappa(aa)$ + Dual の理論は Large cardinal と結びついて興味がある。ここでは一つの結果のみについて述べてみる.

Theorem. $ZD^1_\kappa + Col^1_\kappa + Sep^1_\kappa + AC \vdash \varphi$

iff

ZFC_κ + "κ is Mahlo" $\vdash \varphi$

for every formula φ of $\mathcal{L}_\kappa$.

参考文献.

[1]. Y. Kakuda, Set theory based on the language with the additional quantifier "for almost all". To appear.

[2]. M. Kaufmann, Set theory with a filter quantifier. To appear in JSL.